## PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: 03083132 A

(43) Date of publication of application: 09.04.91

(51) Int. CI

G06F 9/06

(21) Application number: 01218615

(71) Applicant: FUJITSU LTD

(72) Inventor: AZUMA MITSUHIRO HASEBE TAKAYUKI MATSUMOTO MASAMI SONOHARA SATOSHI

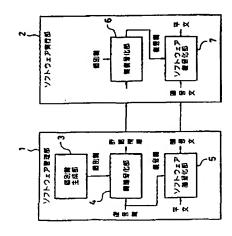
## (54) SOFTWARE PROTECTION CONTROL SYSTEM

# (57) Abstract:

PURPOSE: To protect software by ciphering a decipher key of software with an individual key of a user to obtain assent information and enabling only a regular user to decipher the decipher key from assent information.

CONSTITUTION: In a software managing part 1, an individual key of the regular user is generated by an individual key generating part 3 and is reported, and software of a normal text is ciphered with the decipher key by a software ciphering part 5 to obtain a ciphered text, and the decipher key is ciphered with the individual key by a key ciphering part 4 to obtain assent information. Ciphered text software and the decipher key ciphered as assent information are transferred to the user. Though software presented from the software managing part 1 is copied, deciphering and execution without the decipher key are impossible because it is ciphered, and thus, software is protected.

COPYRIGHT: (C)1991,JPO&Japio



				,	
	*				
•					
	٠,				
+					
		*	4		

⑩特許出願公開

#### 平3-83132 ● 公 開 特 許 公 報 (A)

@Int. Cl. 5

識別配号

广内整理番号

@公開 平成3年(1991)4月9日

G 06 F 9/06

450 C

7361-5B

審査請求 未請求 請求項の数 1 (全7頁)

ソフトウエア保護制御方式 の発明の名称

> ②特 至 平1-218615

**忽**出 頤 平1(1989)8月28日

東 @発 明 者

充 宏 神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社

長 谷 部 高行 @発 明 者

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社

雅美 **伊発** 明 者 松 元

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社

聧 @発 明 考 頂

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社

富士通株式会社 勿出 顧 人

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

弁理士 柏谷 昭旬 外1名 四代 理 人

.1 発明の名称

ソフトウェア保護制御方式

2 特許請求の範囲

ソフトウェア管理部(1)に於いてソフトウェ アを暗号化してユーザに提供し、核ソフトウェア をソフトウェア実行部(2)に於いて復号して実 行するソフトウェア保護制御方式に於いて、

前記ソフトウェア管理部(1)の個別鍵生成部 (3) に於いてユーザの個別継を生成し、核個別 離によりソフトの復号鍵を鍵暗号化部(4)に於 いて暗号化して許諾情報を形成し、且つ前記復号 鍵によりソフトウェアをソフトウェア競号化部( 5) に於いて暗号化して提供し、

前記ソフトウェア実行部(2)の鍵復号化部( 6) に於いて前記許諾情報を前記個別鍵により復 号して前記復号鍵を形成し、弦復号鍵により前記 暗号化されたソフトウェアをソフトウェア復号化 部(7)に於いて復号して実行する

ことを特徴とするソフトウェア保護制御方式。

### 3 発明の詳細な説明

(概要)

コンピュータの各種のソフトウェアの不正使用 を防止するソフトウェア保護制御方式に関し、

正規のユーザのみが暗号化されたソウトウェア を復号して実行できるようにすることを目的とし、 ソフトウェア管理部に於いてソフトウェアを暗 号化してユーザに提供し、該ソフトウェアをソフ トウェア実行部に於いて復号して実行するソフト ウェア保護制御方式に於いて、前記ソフトウェア 管理部の個別鍵生成部に於いてユーザの個別鍵を 生成し、核個別鍵によりソフトの復号鍵を鍵暗号 化館に於いて暗号化して許諾情報を形成し、且つ 前記復号鍵によりソフトウェアをソフトウェア暗 号化部に於いて暗号化して提供し、前記ソフトウ ェア実行部の鍵復号化部に於いて前記許諾情報を 前配偶別鍵により復号して前配復号鍵を形成し、 核復号鍵により前記暗号化されたソフトウェアを ソフトウェア復号化部に於いて復号して実行する ように構成した。

### (産業上の利用分野)

本発明は、コンピュータの各種のソフトウェア の不正使用を防止するソフトウェア保護制御方式 に関するものである。

コンピュータのソフトウェアの開発が、ハードウェアの開発を凌ぐ勢いで行われており、特に、バーソナルコンピュータ(以下パソコンと略称)用のソフトウェアは、多数のソフトウェアベンダーによって提供されるようになり、その種類も多数となっている。

しかし、ソフトウェアはハードウェアのような 有体物ではなく、複製が容易なものであり、従っ て、新たに開発されたソフトウェアであっても、 複製により正規のユーザ以外でも容易に利用する ことが可能となり、ソフトウェアベンダーの利益 を守ることができないものであった。

そこで、ソフトウェアの正規のユーザのみが、 そのソフトウェアを実行できるようにすることが 要望されている。

トウェアの利用の条件を記述した許諾条件プログラムを設けて、許諾条件以外の条件の場合は、そのソフトウェアを実行できないようにした方式が促案されている。この方式については、電子通信学会論文誌、1987年1月、Vol. J70-D、Ma1、第70頁~第81頁の「ソフトウェア・サービス・システム(SSS)の提案」及び電子通信学会論文誌、1987年2月、Vol. J70-D、Ma2、第335頁~第345頁の「ソフトウェア・サービス・システム(SSS)の小規模な試作」の表題で説明されている。

## (発明が解決しようとする課題)

前述の従来例のソフトウェアによる方式(1)は、 ハードウェアによるコピーマシンを使用すること により、総ての領域のコピーが可能となることか ら、大量に複製できるという問題点があり、ソフ トウェアの保護が充分でない欠点がある。

又ハードウェアを併用する方式(2)は、ソフトウェア保護用のハードウェアをユーザが購入しなければならないから、ユーザの負担が増加する欠点

#### 〔従来の技術〕

パソコン用のソフトウェアの保護制御方式は、例えば、(1)ソフトウェアによる方式と、(2)ハードウェアを併用する方式と、(3)その他の方式に分けることができる。ソフトウェアが格納されたフロッピーチが格納されたフロッピーチャの記憶領域の中で、OS(オペレーチャング・システム)によりサポートするコマンドではコピーできない領域に、或る情報を書込んでではコピーできない。数定データと一致しない場合は実行できないようにする方式である。

又ハードウェアを併用する方式(2) は、拡張スロット等に専用のハードウェアをセットし、ソフトウェアの実行が可能か否かを判断させるもので、正規のユーザのみがそのソフトウェアを実行できるようにし、そのハードウェアがセットされていないパソコンは、当然にそのソフトウェアを実行できないものである。

又その他の方式(3)は、例えば、暗号化したソフ

がある.

又その他の方式(3)として、許諾条件プログラムを設ける方式は、共通クレジット等を用いるものであるから、ソフトウェアの液遷経路を変更する必要があり、又ソフトウェアの実行権を管理する為のSSSBOXと称する専用のハードウェアを必要とする欠点があり、装置の大型化とユーザの負担増との問題点がある。

本発明は、正規のユーザのみが暗号化されたソ ウトウェアを復号して実行できるようにすることを 目的とするものである。

# 【課題を解決するための手段】

本発明のソフトウェア保護制御方式は、ソフトウェアの復号鍵をユーザの個別鍵で暗号化して許諾情報とし、正規のユーザのみがその許諾情報から復号鍵を復号できるようにしたものであり、第1図を参照して説明する。

ソフトウェア管理部1に於いてソフトウェアを 暗号化してユーザに提供し、そのソフトウェアを ソフトウェア実行部2に於いて復号して実行する ソフトウェア保護制御方式に於いて、ソフトウェア管理部 I の個別鍵生成部 3 に於いてユーザ 個別鍵を生成し、この個別盤により復号鍵を鍵略号化部 4 に於いて暗号化して許諾情報とし、且つ復号鍵によりソフトウェアをソフトウェア結号化部 5 に於いて暗号化してユーザに提供する。

ユーザは、ソフトウェア実行部2の競復号化部6に於いて許諾情報を個別鍵により復号して復号鍵を形成し、この復号鍵を用いて競号化されたソフトウェアをソフトウェアをリフトウェアをリカンで復号化部7に於いて復号して実行するものである。

#### (作用)

ソフトウェア管理部1に於いては、正規のユーザに対する個別鍵を個別鍵生成部3に於いて生成して週知し、又平文のソフトウェアをソフトウェア時号化が5に於いて復号鍵で競時号化して暗号文とし、又その復号鍵を個別腔で鍵時号化部4に於いて暗号化して許諾情報とする。そして、ユーザには、暗号文ソフトウェアと、許諾情報として暗号化された復号鍵とが渡されることになる。

15は暗号化処理部12に加える暗号鍵(ユーザ側の復号鍵)を発生する乱数発生部、16はソフトウェア名と暗号鍵とを対応させて登録する鍵管理テーブル部、17はユーザの微別情報IDからユーザの個別鍵を生成するユーザ個別鍵生成でいる。18は暗号鍵を個別鍵で暗号化して許諾情報を形成する許諾情報生成部、19はパリデーション・ディスク、20はパリデーション・ディスク、19内のパリデーション・テーブル部である。

暗号化処理部12が第1図のソフトウェア暗号 化部5に対応し、ユーザ個別鍵生成部17が第1 図の個別鍵生成部3に対応し、又許賠情報生成部 18が第1図の鍵暗号化部4に対応する。

ソフトウェアベンダー等によって作成された平 文ソフトウェア11は、暗号化処理部12に於い て暗号化される。その場合の暗号鍵は乱数発生部 15からの乱数が用いられる。又暗号化方式は、 例えば、DES (Data Encryption Standard ) 等の慣用暗号方式を用いることができる。この DES方式は、64ビットのデータブロック毎に 従って、ソフトウェア管理部1から提供された ソフトウェアを複製したとしても、暗号化されて いるから、復号鍵がないと復号して実行すること ができないことになり、ソフトウェアを保護する ことができる。

又正規のユーザは、個別鍵を用いて鍵後号化部6に於いて許諾情報を復号して復号鍵を得ることができるから、その復号鍵を用いて暗号文のソフトウェアをソフトウェア復号化部7に於いて平文のソフトウェアに復号して実行することになり、正規のユーザのみがそのソフトウェアを実行できることになる。

### (実施例)

以下図面を参照して本発明の実施例について詳 細に説明する。

第2図は本発明の実施例のソフトウェア管理部の説明図であり、11はフロッピィディスク等に格納された平文のソフトウェア、12は暗号化処理部、13は書込部、14はコンパクトディスク(CD)等に格納された暗号文のソフトウェア、

時号化及び復号化を行うもので、鍵の長さは 5 6 ビットであり、それに 8 ビットのパリティビット が付加されるものである。

暗号化処理部12によりソフトウェアが暗号化され、書込部13によりフロッピィディスクやコンパクトディスク(CD)等に書込まれて、暗号文ソフトウェア14としてユーザに提供される。コンパクトディスク(CD)を用いた場合は、記憶容量が非常に大きいので、複数種類の暗号文ソフトウェアを書込むことができる。

又健管理テーブル部16に、乱数発生部15からの暗号腱と、暗号化するソフトウェア名とが対応して登録されるものであり、例えば、図示の場合、ソフトウェア名「TOWNS PAINT」と、それに対応する64ピット長の暗号鍵され、同様に、ソフトウェア名「TOWNS VNET」と、それに対応する64ピット長の暗号鍵が16進表示で「983BCA56日78B78日」として登録されている。

ユーザが例えばソフトウェア名「TOWNS PAINT」のソフトウェアを購入する場合、ユ ーザのパソコンの識別情報IDを基に、ユーザ個 別鍵生成部17により個別鍵が生成される。この 個別鍵は、ユーザ側のソフトウェア実行部2に個 別離生成部を有しない場合は、この個別離を厳重 に哲理してユーザに引き彼すことになる。そして 、この個別鍵を用いて、許諾情報生成館18に於 いてソフトウェア名「TOWNS PAINT」 の暗号鍵が暗号化されて許諾情報となる。この許 結情報は、パリデーション・ディスク19のパリ デーション・テープル部20に登録される。即ち 、図示のように、暗号文ソフトウェアのソフトウ ェア名「PAINT . ENC」とその許諾情報 「522E3ABC453F2E9A」とが登録 され、このパリデーション、ディスク19はユー ザに引き渡される。

第3図は本発明の実施例のソフトウェア管理部の処理フローチャートを示し、ソフトウェア暗号 化処理か許諾情報発行処理かを判定しの、ソフト ウェア暗号化処理の場合は、乱散発生部15から 乱散を発生させ②、その乱数を暗号键として、鍵 管理テーブル部16に登録し③、その暗号键を用 いてソフトウェアを暗号化処理部12に於いて暗 号化し④、書込部13に於いて暗号文のソフトウ ェアの事込みを行う⑤。

又許諾情報発行処理の場合は、鍵管理テーブル部16を参照して⑤、ソフトウェア名に対応する時号鍵を挑出し、又ユーザ個別鍵生成部17に於いてユーザの鑑別情報1Dを基に個別鍵を生成し⑦、この個別鍵を用いて暗号鍵を暗号化して、バリデーション・テーブル部20に登録し⑧、これを許諾情報としてユーザに発行する②。

第4図は本発明の実施例のソフトウェア実行部の説明図であり、21はソフトウェア管理部から発行されたパリデーション・ディスク(第2図の符号19に対応)、22はパリデーション・テーブル部、23は許諾情報登録部、24はユーザ用パリデーション・ディスク、25はユーザ個別鍵生

成部、27は鍵復号化郎、28は復号化処理部、29は暗号文ソフトウェア(第2図の符号14に対応)、30は平文ソフトウェア、31は実行邸である。

許諾情報登録部23とユーザ用バリデーション・テーブル部25とユーザ個別鍵生成部26と鍵復号化部27と復号化処理部28と実行部31とは、ユーザの例えばパソコンの処理機能によって実現することができるものである。

又パリデーション・ディスク21のパリデーション・テーブル部22は、第2図に於けるパリデーション・ディスク19のパリデーション・テーブル部20に対応し、例えば、暗号化されたソフトウェア名の「PAINT」、ENC」と、それに対応した許徳債報とか書込まれており、許諾、報登録部23に於いてユーザ用パリデーション・テーブル部25に、暗号文ソフトウェアのソフトウェア名とその許諾情報とが追加登録される。

このユーザ用バリデーション・テーブル部25

に於いて、ソフトウェア名「FB386 ... ENC」、「VNET ... ENC」、「SOUND ... ENC」のソフトウェアをユーザが購入したことにより、そのソフトウェア名とその許諾情報とが、今回購入したソフトウェアのソフトウェア名「PAINT ... ENC」とその許諾情報とが、バリデーション・テーブル郎22から読出されて、ユーザ用バリデーション・テーブル郎25に登録された場合を示すものである。

又ユーザの識別情報IDを基にエーザ個別鍵のないでは、フトウェア管理があることにない場合は、ソフトウェア管理なることになることになるで受け取り、これから変行するソファン・テーブに付金を取り、アーションのでは、アーションのでは、アーションのでは、アージをでは、アーションのでは、アージをは、アージを

# 特開平3-83132(5)

文ソフトウェア 3 0 となり、実行郎 3 1 に於いて 実行されることになる。この復号化処理は、実行 郎 3 1 に於いて実行するステップ毎等に対応して 順次行われるものである。

ソフトウェアは、全部のステップを総て暗号化 することも可能であるが、重要なステップのみを 暗号化することも可能である。その場合は、復号 化処理が容易となる。又バリデーション・ディス

明図、第5図は本発明の実施例のソフトウェア実

行部の処理フローチャートである。

1はソフトウェア管理部、2はソフトウェア実行部、3は個別鍵生成部、4は鍵暗号化部、5はソフトウェア暗号化部、6は鍵復号化部、7はソフトウェア復号化部である。

特許出願人 富士退姓式会社 代理人弁理士 柏 谷 昭 司 代理人弁理士 波 邊 弘 一

になる。即ち、ソフトウェアを保護することがで らる。

又許諾情報の登録や復号化をOSでサポートすることは容易であり、従って、ユーザは特別なハードウェアを必要としないから、負担が増加することはない。

又大容量のメディア(コンパクトディスク等) に、複数種類の暗号化したソフトウェアをまとめ て書込んでおき、その中でユーザが購入するでおいて かっよアについてのみ、それに対応する許諾情報 を発行することができるから、ソフトウェアの復 遇コストを低減することが可能となる。又ソフト ウェア管理部1に於いて、許諾情報の発行を管理 することが容易であるから、簡単にユーザの動向 を知ることができる。

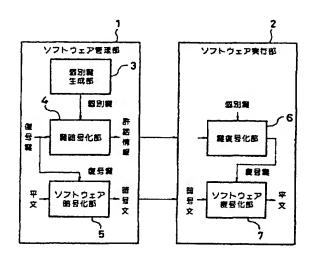
## 4 図面の簡単な説明

第1図は本発明の原理説明図、第2図は本発明のソフトウェア管理部の説明図、第3図は本発明のソフトウェア管理部の処理フローチャート、第4図は本発明の実施例のソフトウェア実行部の説

ク19. 21のパリデーション・テーブル部20. 22は、フロッピィディスク以外の手段でもユーザに引き減すこともできるものであり、例えば、パソコン通信網を利用してユーザに通知することもできる。

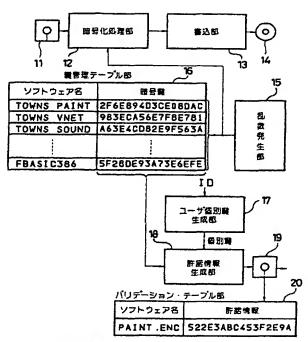
## (発明の効果)

# 特閒平3-83132 (6)



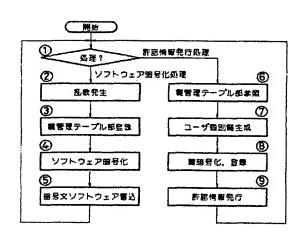
本発明の原理説明図

第 | 図

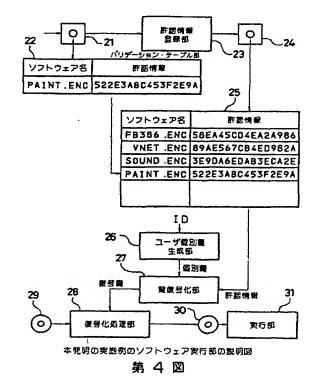


本発明の実施例のソフトウェア管理部の説明図

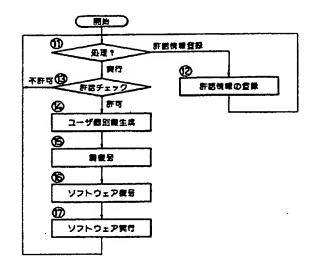
第 2 図



本発明の実施例の ソフトウェア哲温部の必認フローチャート 第3図



-214-



本発明の実施がの ソフトウェア実行的の必急フローチャート 第 5 図

			٠
	<u>-</u> -		
		.,	
	•		